# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

11-345158

(43) Date of publication of application: 14.12.1999

(51)Int.CI.

G06F 12/00

G06F 3/06

G06F 11/34

(21)Application number: 10-154177

(71)Applicant: HITACHI LTD

(22)Date of filing:

03.06.1998

(72)Inventor: ARAKAWA TAKASHI

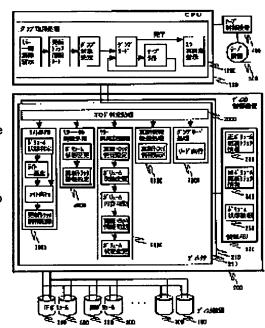
YAMAMOTO AKIRA YAMAKAMI KENJI HONMA SHIGEO

## (54) DUMP ACQUIRING METHOD, CONTROLLER AND INFORMATION PROCESSING SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a dump acquiring method, a controller and an information processing system by which a dump amount can be reduced and non-updated contents can be dumped without being lost, even when updating is performed during the acquisition of dump.

SOLUTION: In this differential dump acquiring method for a pair of original and duplicate volumes for respectively recording update to the original and duplicate volumes in the update information of the respective volumes, at the time of change into mirror-like state, update information 240 of the duplicate volume is matched with update information 230 of the original volume, and at the time of dump start, the mirror state is shifted into a mirror temporary cancellation state. Then, the update information 230 of the original volume is initialized and the dump of an updated part is obtained from the duplicate volume.



### **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

07.06.2002

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁(JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

## 特開平11-345158

(43)公開日 平成11年(1999)12月14日

(51) Int.Cl.4		識別記号	FΙ				
G06F	12/00	5 3 1	G06F 1	2/00	5 3 1 N	M	
	3/06	304		3/06	3041	F	
	11/34		1	1/34	Ó	C	
			农锚查審	未讀求	請求項の数13	OL	(全 16 頁)
(21)出願番号	<del>}</del>	特顏平10-154177	(71)出顧人		000005108 株式会社日立製作所		
(22)出顧日		平成10年(1998) 6月3日	(72)発明者	東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地 荒川 敬史			

式会社日立製作所システム開発研究所内 (72)発明者 山本 彰

神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株式会社日立製作所システム開発研究所内

神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株

(72)発明者 山神 憲司

神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株

式会社日立製作所システム開発研究所内

(74)代理人 弁理士 小川 勝男

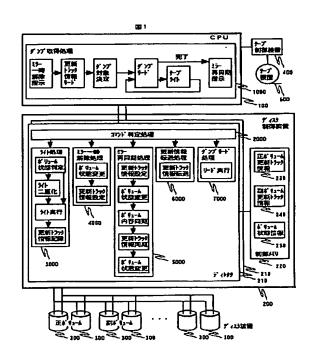
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 ダンプ取得方法及び制御装置並びに情報処理システム

## (57)【要約】

【課題】ダンプ量を削減し、かつダンプ取得中に更新が行われても更新前の内容を失わずにダンプできるダンプ取得方法および制御装置および情報処理システムを提供する。

【解決手段】正副ボリュームへの更新を各ボリュームの 更新情報にそれぞれ記録する正副 1 対のボリュームに対 する差分ダンプ取得方法であって、ミラー状態移行時に 前記副ボリュームの更新情報を前記正ボリュームの更新 情報に一致させ、ダンプ開始時に前記ミラー状態からミ ラーー時解除状態へ移行して前記正ボリュームの更新情 報を初期化するとともに前記副ボリュームから更新部分 のダンプを得る。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】記憶領域を構成する複数のポリュームが正 副2ボリューム1対のボリュームの組として管理される ような前記記憶領域に対するダンプ取得方法であって、 前記1対のポリュームに対するライト指示の処理におい ては、前記1対のボリュームが第一の状態にあるとき は、前記ライト指示を二重化して前記1対のボリューム に属する正ポリュームおよび副ポリュームへのライトと し、前記1対のボリュームが第二の状態にあるときは前 記ライト指示を正ポリュームのみへのライトとし、前記 1対のポリュームを前記第一の状態へ移行する際には前 記副ポリュームの内容を前記正ポリュームの内容に一致 させ、さらに、前記正ポリュームにライトする際には正 ボリューム用更新領域情報に前記ライトする領域を記録 し、前記副ボリュームにライトする際には副ボリューム 用更新領域情報に前記ライトする領域を記録し、前記1 対のボリュームを前記第一の状態へ移行する際には前記 副ポリューム用更新領域情報を前記正ポリューム用更新 領域情報に一致させ、前記1対のポリュームを前記第二 の状態へ移行する際には前記正ポリューム用更新領域情 報を初期化し、前記記憶領域を構成する前記1対のポリ ュームの状態を前記第一の状態から前記第二の状態に移 行して前記副ボリューム用更新領域情報に記録された領 域の内容を前記副ポリュームからダンプして前記第二の 状態移行時点の前記記憶領域のダンプを取得することを 特徴とするダンプ取得方法。

【請求項2】1台以上の処理装置と1台以上の記憶装置 とに接続され、前記記憶装置を制御し、前記記憶装置の 記憶領域から複数のボリュームを構成し、前記複数のボ リュームを正副2ポリューム1対のポリュームの組とし て管理する制御装置であって、前記処理装置からの前記 1対のポリュームに対するライト指示に対し前記1対の ポリュームが第一の状態にあるときは前記ライト指示を 二重化して前記1対のボリュームに属する正ボリューム と副ポリュームへのライトとして前記正ポリュームと前 記副ポリュームにライトする手段と、前記処理装置から の前記1対のボリュームに対するライト指示に対し前記 1 対のボリュームが第二の状態にあるときは前記ライト 指示を前記正ポリュームへのライトとして前記正ポリュ ームにライトする手段と、前記1対のボリュームを前記 第一の状態へ移行させるにあたり前記副ポリュームの内 容を前記正ポリュームの内容に一致させる手段と、さら に、前記正ポリュームでのライトする領域を正ポリュー ム用更新領域情報に記録する手段と、前記副ポリューム でのライトする領域を副ポリューム用更新領域情報に記 録する手段と、前記1対のボリュームを前記第一の状態 へ移行させるにあたり前記副ポリューム用更新領域情報 を前記正ポリューム用領域更新情報に一致させる手段 と、前記1対のポリュームを前記第二の状態へ移行させ るにあたり前記正ポリューム用更新領域情報を初期化す

る手段と、前記副ボリューム用更新領域情報に基づくダンプ対象領域の決定に必要な情報を前記処理装置に転送する手段と、前記処理装置からのダンプ指示によって指示された領域の内容を副ボリュームからリードして前記処理装置に転送する手段を有することを特徴とする制御装置。

【請求項3】1台以上の処理装置と、1台以上の記憶装 置と、前記処理装置に接続され前記記憶装置を制御する 制御装置を有する情報処理システムであって、前記処理 10 装置が、ダンプ対象領域の決定に必要な情報を前記制御 装置から受領する手段と、前記ダンプ対象領域を決定す る手段と、前記ダンプ対象領域について前記制御装置に ダンプを指示する手段を有し、前記制御装置が、前記処 **理装置からの前記1対のボリュームに対するライト指示** 15 に対し、前記1対のボリュームが第一の状態にあるとき は前記ライト指示を二重化して、前記1対のボリューム に属する正ポリュームと副ポリュームへのライトとして 前記正ポリュームと前記副ポリュームにライトする手段 と、前記処理装置からの前記1対のボリュームに対する 20 ライト指示に対し、前記1対のポリュームが第二の状態 にあるときは前記ライト指示を前記正ポリュームへのラ イトとして、前記正ポリュームにライトする手段と、前 記1対のボリュームを前記第一の状態へ移行させるにあ たり前記副ボリュームの内容を前記正ボリュームの内容 25 に一致させる手段と、さらに、前記正ポリュームでのラ イトする領域を正ポリューム用更新領域情報に記録する 手段と、前記副ポリュームでのライトする領域を副ポリ ユーム用更新領域情報に記録する手段と、前記1対のボ リュームを前記第一の状態へ移行させるにあたり前記副 ボリューム用更新領域情報を前記正ボリューム用領域更 新情報に一致させる手段と、前記1対のボリュームを前 記第二の状態へ移行させるにあたり前記正ポリューム用 更新領域情報を初期化する手段と、前記副ポリューム用 更新領域情報に基づくダンプ対象領域の決定に必要な情 35 報を前記処理装置に転送する手段と、前記処理装置から のダンプ指示によって指示された領域の内容を副ポリュ ームからリードして前記処理装置に転送する手段を有す ることを特徴とする情報処理システム。

【請求項4】記憶領域を構成する複数のポリュームが正40 副2ポリューム1対のポリュームの組として管理されるような前記記憶領域に対するダンプ取得方法であって、前記1対のポリュームに対するライト指示の処理においては、前記1対のポリュームが第一の状態にあるときは、前記ライト指示を二重化して前記1対のポリュームのライトとし、前記1対のポリュームおよび副ポリュームへのライトとし、前記1対のポリュームが第二の状態にあるときは前記ライト指示を正ポリュームのみへのライトとし、前記1対のポリュームを前記第一の状態へ移行する際には前記副ポリュームの内容を前記正ポリュームの内容にし正ち0 させ、さらに、前記正ポリュームにライトする際には正

ボリューム用更新領域情報に前記ライトする領域を記録し、前記副ボリュームにライトする際には副ボリューム 用更新領域情報に前記ライトする領域を記録し、前記1 対のボリュームを前記第二の状態へ移行する際には、前 記副ボリューム用更新領域情報を前記正ボリューム用更 新領域情報に一致させたのちに前記正ボリューム用更新 領域情報を初期化し、前記記憶領域を構成する前記1対 のボリュームの状態を前記第一の状態から前記第二の状態 と前記部ボリューム用更新領域情報に記録 された領域の内容を前記副ボリュームからダンプを取得 することを特徴とするダンプ取得方法。

【請求項5】1台以上の処理装置と1台以上の記憶装置 とに接続され、前記記憶装置を制御し、前記記憶装置の 記憶領域から複数のボリュームを構成し、前記複数のボ リュームを正副2ポリューム1対のポリュームの組とし て管理する制御装置であって、前記処理装置からの前記 1対のポリュームに対するライト指示に対し、前記1対 のボリュームが第一の状態にあるときは、前記ライト指 示を二重化して前記1対のボリュームに属する正ポリュ ームと副ポリュームへのライトとして前記正ポリューム と前記副ボリュームにライトする手段と、前記処理装置 からの前記1対のボリュームに対するライト指示に対 し、前記1対のボリュームが第二の状態にあるときは前 記ライト指示を前記正ポリュームへのライトとして前記 正ポリュームにライトする手段と、前記1対のボリュー ムを前記第一の状態へ移行させるにあたり前記副ボリュ ームの内容を前記正ポリュームの内容に一致させる手段 と、さらに、前記正ポリュームでのライトする領域を正 ボリューム用更新領域情報に記録する手段と、前記副ボ リュームでのライトする領域を副ポリューム用更新領域 情報に記録する手段と、前記1対のボリュームを前記第 二の状態へ移行させるにあたり、前記副ポリューム用更 新領域情報を前記正ボリューム用領域更新情報に一致さ せてから前記正ボリューム用更新領域情報を初期化する 手段と、前記副ポリューム用更新領域情報に基づくダン プ対象領域の決定に必要な情報を前記処理装置に転送す る手段と、前記処理装置からのダンプ指示によって指示 された領域の内容を副ポリュームからリードして前記処 理装置に転送する手段を有することを特徴とする制御装 置。

【請求項6】1台以上の処理装置と、1台以上の記憶装置と、前記処理装置に接続され前記記憶装置を制御する制御装置を有する情報処理システムであって、前記処理装置が、ダンプ対象領域の決定に必要な情報を前記制御装置から受領する手段と、前記ダンプ対象領域について前記制御装置にダンプを指示する手段を有し、前記制御装置が、前記処理装置からの前記1対のボリュームに対するライト指示に対し前記1対のボリュームが第一の状態にあるとき

は、前記ライト指示を二重化して前記1対のボリューム に属する正ポリュームと副ポリュームへのライトとして 前記正ポリュームと前記副ポリュームにライトする手段 と、前記処理装置からの前記1対のボリュームに対する 05 ライト指示に対し前記1対のポリュームが第二の状態に あるときは前記ライト指示を前記正ポリュームへのライ トとして前記正ポリュームにライトする手段と、前記1 対のボリュームを前記第一の状態へ移行させるにあたり 前記副ポリュームの内容を前記正ポリュームの内容に一 10 致させる手段と、さらに、前記正ポリュームでのライト する領域を正ポリューム用更新領域情報に記録する手段 と、前記副ポリュームでのライトする領域を副ポリュー ム用更新領域情報に記録する手段と、前記1対のポリュ ームを前記第二の状態へ移行させるにあたり、前記副ポ 15 リューム用更新領域情報を前記正ボリューム用領域更新 情報に一致させてから前記正ポリューム用更新領域情報 を初期化する手段と、前記副ポリューム用更新領域情報 に基づくダンプ対象領域の決定に必要な情報を前記処理 装置に転送する手段と、前記処理装置からのダンプ指示 20 によって指示された領域の内容を副ポリュームからリー ドして前記処理装置に転送する手段を有することを特徴 とする情報処理システム。

【請求項7】記憶領域を構成する複数のボリュームが正 副2ボリューム1対のボリュームの組として管理される 25 ような前記記憶領域に対するダンプ取得方法であって、 前記1対のボリュームに対するライト指示の処理におい ては、前記1対のボリュームが第一の状態にあるとき は、前記ライト指示を二重化して前記1対のボリューム に属する正ポリュームおよび副ポリュームへのライトと し、前記1対のボリュームが第二の状態にあるときは前 記ライト指示を正ポリュームのみへのライトとし、前記 1対のポリュームを前記第一の状態へ移行する際には前 記副ポリュームの内容を前記正ポリュームの内容に一致 させ、さらに、前記正ポリュームにライトする際には正 35 ポリューム用更新領域情報に前記ライトする領域を記録 し、前記1対のポリュームを前記第二の状態へ移行する 際には前記副ポリューム用更新領域情報を前記正ポリュ ーム用更新領域情報に一致させたのちに前記正ポリュー ム用更新領域情報を初期化し、前記記憶領域を構成する 前記1対のボリュームの状態を前記第一の状態から前記 40 第二の状態に移行して、前記副ポリューム用更新領域情 報に記録された領域の内容を前記副ポリュームからダン プレて前記第二の状態移行時点の前記記憶領域のダンプ を取得することを特徴とするダンプ取得方法。

45 【請求項8】1台以上の処理装置と1台以上の記憶装置とに接続され、前記記憶装置を制御し、前記記憶装置の記憶領域から複数のボリュームを構成し、前記複数のボリュームを正副2ボリューム1対のボリュームの組として管理する制御装置であって、前記処理装置からの前記50 1対のボリュームに対するライト指示に対し前記1対の

ボリュームが第一の状態にあるときは、前記ライト指示 を二重化して前記1対のボリュームに属する正ポリュー ムと副ポリュームへのライトとして前記正ポリュームと 前記副ポリュームにライトする手段と、前記処理装置か らの前記1対のポリュームに対するライト指示に対し前 記1対のポリュームが第二の状態にあるときは、前記ラ イト指示を前記正ポリュームへのライトとして前記正ポ リュームにライトする手段と、前記1対のポリュームを 前記第一の状態へ移行させるにあたり前記副ポリューム の内容を前記正ポリュームの内容に一致させる手段と、 さらに、前記正ポリュームでのライトする領域を正ポリ ューム用更新領域情報に記録する手段と、前記1対のボ リュームを前記第二の状態へ移行させるにあたり、前記 副ポリューム用更新領域情報を前記正ポリューム用領域 更新情報に一致させてから前記正ポリューム用更新領域 情報を初期化する手段と、前記副ポリューム用更新領域 情報に基づくダンプ対象領域の決定に必要な情報を前記 処理装置に転送する手段と、前記処理装置からのダンプ 指示によって指示された領域の内容を副ボリュームから リードして前記処理装置に転送する手段を有することを 特徴とする制御装置。

【請求項9】1台以上の処理装置と、1台以上の記憶装 置と、前記処理装置に接続され前記記憶装置を制御する 制御装置を有する情報処理システムであって、前記処理 装置が、ダンプ対象領域の決定に必要な情報を前記制御 装置から受領する手段と、前記ダンプ対象領域を決定す る手段と、前記ダンプ対象領域について前記制御装置に ダンプを指示する手段を有し、前記制御装置が、前記処 理装置からの前記1対のボリュームに対するライト指示 に対し、前記1対のボリュームが第一の状態にあるとき は前記ライト指示を二重化して、前記1対のボリューム に属する正ボリュームと副ボリュームへのライトとして 前記正ポリュームと前記副ポリュームにライトする手段 と、前記処理装置からの前記1対のボリュームに対する ライト指示に対し、前記1対のポリュームが第二の状態 にあるときは前記ライト指示を前記正ポリュームへのラ イトとして前記正ポリュームにライトする手段と、前記 1対のボリュームを前記第一の状態へ移行させるにあた り前記副ポリュームの内容を前記正ポリュームの内容に 一致させる手段と、さらに、前記正ポリュームでのライ トする領域を正ポリューム用更新領域情報に記録する手 段と、前記1対のポリュームを前記第二の状態へ移行さ せるにあたり、前記副ポリューム用更新領域情報を前記 正ポリューム用領域更新情報に一致させてから前記正ポ リューム用更新領域情報を初期化する手段と、前記副ボ リューム用更新領域情報に基づくダンプ対象領域の決定 に必要な情報を前記処理装置に転送する手段と、前記処 理装置からのダンプ指示によって指示された領域の内容 を副ポリュームからリードして前記処理装置に転送する 手段を有することを特徴とする情報処理システム。

【請求項10】請求項2,5,8のいずれか1項記載の 制御装置であって、前記正ポリューム用更新領域情報お よび/または前記副ポリューム更新領域情報を保持する 記憶領域が不揮発性であることを特徴とする制御装置。

5 【請求項11】請求項3,6,9のいずれか1項記載の情報処理システムであって、前記正ボリューム用更新領域情報および/または前記副ボリューム更新領域情報を保持する記憶領域が不揮発性であることを特徴とする情報処理システム。

10 【請求項12】請求項2,5,8のいずれか1項記載の 制御装置であって、前記記憶装置が磁気ディスク装置で あることを特徴とする制御装置。

【請求項13】請求項3,6,9のいずれか1項記載の情報処理システムであって、前記記憶装置が磁気ディス15 ク装置であることを特徴とする情報処理システム。

#### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明はダンプ取得方法およびダンプ処理方法にかかる制御装置および情報処理シス 20 テムに関する。

[0002]

【従来の技術】特開平1-231150号公報には、前 回のダンプ開始から今回のダンプ開始までに更新された 領域を特定する第1の位置情報と、ダンプ取得中に更新 25 された領域を特定する第2の位置情報とを採取してお き、第1の位置情報を利用して前回のダンプ開始から今 回のダンプ開始までに更新された領域の内容だけをダン プし、ダンプ取得中に更新された内容は第2の位置情報 を利用して次回にダンプ対象とするダンプ取得方法が示 されている。また特開平5-210555号公報には、 30 ダンプ取得範囲のデータを全てダンプするが、そのダン プ取得中に未ダンプの領域に更新が行われる場合には更 新前の内容をサイドファイルに格納しておき、そのサイ ドファイルから前記領域のダンプを行うダンプ取得方法 35 が示されている。また特開平7-210429号公報に は、記憶装置のライトのあった領域をダンプ開始時に保 護領域とし、前記保護領域にさらなるライトが行われる 場合には前記ライトが行われる保護領域の内容をダンプ ポイントファイルに退避し、前記ライトが行われるとと もに前記領域を前記保護領域から削除し、前記保護領域 および前記ダンプポイントファイルのダンプを行うダン プ取得方法が示されている。

#### [0003]

【発明が解決しようとする課題】上記の特開平1-23 45 1150号公報のダンプ取得方法では、ダンプ取得中に 未ダンプの領域に更新が行われると、前記領域のダンプ 開始時点での内容が失われる課題があった。また上記の 特開平5-210555号公報のダンプ取得方法では、 ダンプ取得対象領域の内容を全てダンプするためダンプ 50 量が膨大になる課題があった。また上記の特開平7-2

10429号公報のダンプ取得方法では、ダンプ取得対 象領域のダンプ開始時点での内容は失われず、ダンプ量 も低減できるが、前記保護領域へのライトに付随して前 記保護領域からの内容のリードと前記ダンプポイントフ ァイルへの退避(ライト)が発生するため、前記保護領 域および前記ダンプポイントファイルからのダンプ中に 本来のデータライトである前記保護領域へのライトにつ いて応答時間や処理性能が悪化する可能性があった。前 記応答時間悪化や処理性能悪化は、本来のデータ格納領 域であり保護領域となる記憶装置や前記ダンプポイント ファイルの記憶装置に、半導体メモリより安価で大量に 用意できるが低速な磁気ディスク等の記憶装置を用いた 場合に顕著になりうる。また前記特開平7-21042 9号公報のダンプ取得方法では、ダンプ対象が本来のデ ータ格納領域である前記保護領域と退避場所である前記 ダンプポイントファイルに別れるため、前記保護領域お よび前記ダンプポイントファイルにおける内容管理処理 方法や内容管理処理手段の差異により、前記ダンプ取得 方法の処理が煩雑となる可能性があった。

【0004】本発明の第一の目的は、記憶装置におけるダンプ取得対象領域のダンプ開始時点での内容を失わず、すなわち前記ダンプ開始時点の内容をダンプ可能で、かつダンプ量を低減する、ダンプ取得方法および制御装置および情報処理システムを提供することである。【0005】本発明の第二の目的は、ダンプ量を低減して前記ダンプ開始時点の内容をダンプする際に、ダンプ中の、ダンプ対象の記憶装置に対する本来のデータ格納処理すなわちデータライトに対する応答時間悪化や処理性能悪化を回避する、ダンプ取得方法および制御装置および情報処理システムを提供することである。

【0006】本発明の第三の目的は、ダンプ量を低減して前記ダンプ開始時点の内容をダンプする際に、ダンプ対象の内容管理方法や内容管理手段に統一的方法や手段を用いる簡潔なダンプ取得方法および前記ダンプ取得方法にかかる制御装置および情報処理システムを提供することである。

#### [0007]

【課題を解決するための手段】上記課題を解決するために、本発明によれば、1台以上の処理装置と、1台以上の記憶装置と、前記処理装置に接続され前記記憶装置を制御する制御装置を有する情報処理システムにおいて、前記処理装置は、ダンプ対象領域の決定に必要な情報を決定する手段と、前記ダンプ対象領域について前記制御装置にダンプを指示する手段を備え、また前記制御装置は、前記処理装置からの前記1対のボリュームに対するライト指示に対し前記1対のボリュームが第一の状態にあるときは前記ライト指示を二重化して前記1対のボリュームにあるときは前記ライト指示を二重化して前記1対のボリュームに属する正ボリュームと副ボリュームにライトとして前記正ボリュームと前記副ボリュームにライト

する手段と、前記処理装置からの前記 1 対のボリューム に対するライト指示に対し前記1対のボリュームが第二 の状態にあるときは前記ライト指示を前記正ポリューム へのライトとして前記正ポリュームにライトする手段 05 と、前記1対のポリュームを前記第一の状態へ移行させ るにあたり前記副ポリュームの内容を前記正ポリューム の内容に一致させる手段と、さらに、前記正ポリューム でのライトする領域を正ポリューム用更新領域情報に記 録する手段と、前記副ポリュームでのライトする領域を 10 副ポリューム用更新領域情報に記録する手段と、前記1 対のポリュームを前記第一の状態へ移行させるにあたり 前記副ボリューム用更新領域情報を前記正ボリューム用 領域更新情報に一致させる手段と、前記1対のポリュー ムを前記第二の状態へ移行させるにあたり前記正ポリュ ーム用更新領域情報を初期化する手段と、前記副ボリュ ーム用更新領域情報に基づくダンプ対象領域の決定に必 要な情報を前記処理装置に転送する手段と、前記処理装 置からのダンプ指示によって指示された領域の内容を副 ボリュームからリードして前記処理装置に転送する手段 20 とを備え、また前記1対のボリュームを前記第二の状態 へ移行させるにあたり前記副ボリューム用更新領域情報 を前記正ポリューム用領域更新情報に一致させてから前 記正ポリューム用更新領域情報を初期化する手段を備え ることができる。

## 25 [0008]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施例を図1~図 14を用いて説明する。

【0009】〈第一実施例〉図1は本発明を用いた情報 処理システムの構成および動作概念を示す図である。本 30 情報処理システムは、CPU(中央処理装置)100と、ディスク制御装置200と、ディスク装置300と、テープ制御装置400と、テープ装置500からなる。前記ディスク制御装置200は、データ転送を制御する1つまたは複数のディレクタ210と、制御メモリ 35 220を有する。前記ディスク制御装置200は、前記 CPU100と前記ディスク装置300とに接続し、すなわち前記ディスク装置300は前記ディスク制御装置200を介して前記CPU100に接続されている。また前記テープ制御装置400は、前記CPU100と前 10元ープ装置500は前記テープ制御装置400を介して前記CPU100に接続されている。

【0010】前記ディスク制御装置200によって前記ディスク装置300が構成する記憶領域は複数のボリュ45 一ムを有し、前記複数のボリュームは、正ボリュームと副ボリュームのからなる2ボリューム1対の組をなす。本実施例においては前記副ボリュームの容量は対をなす前記正ボリュームの容量と等しく、前記ディスク制御装置200は、前記正ボリュームの内容を対をなす前記副ボリュームの内容に反映し、前記副ボリュームの内容を

対をなす前記正ボリュームの内容と一致させるミラー化 手段を有する。前記CPU100は前記ディスク制御装置200に対しライトコマンドを発行する際にライト先 ボリュームとして前記正ボリュームを通常指定する。

【0011】前記各ポリュームは、それぞれのダンプ用 更新トラック情報と関連づけられており、前記ダンプ用 更新トラック情報は前記各ポリュームに対しある時点か ら更新のあった部分のみダンプを取得するために用いら れる。前記正ポリュームは正ポリューム更新トラック情 報230に、前記副ポリュームは副ポリューム更新トラ ック情報240にそれぞれ関連付けられており、前記デ ィスク制御装置200は、前記正ポリューム更新トラッ ク情報230および前記副ポリューム更新トラック情報 240を前記制御メモリ220に保持する。さらに前記 ディスク制御装置200は、前記正ポリュームの内容を 更新した場合には更新したトラック(更新トラック)を 前記正ポリューム更新トラック情報230に記録し、前 記副ポリュームの内容を更新した場合には更新したトラ ックを前記副ポリューム更新トラック情報240に記録 する。

【0012】記制御メモリ220を不揮発化することによって、停電や計画停止などが生じても前記正ボリューム更新トラック情報230および前記副ボリューム更新トラック情報240を前記制御メモリ220を保持し、更新トラックを記憶しつづけることができる。前記各ダンプ用更新トラック情報による更新トラックの記憶については後に詳述する。前記更新トラックを記録する前記正ボリューム更新トラック情報230および前記副ボリューム更新トラック情報240の例として、図2にビットマップテーブルの例を示す。

【0013】前記の正ボリュームと副ボリュームのからなる2ボリューム1対の組は、分離状態、ミラー状態、ミラー一時解除状態の3つのボリューム状態を持つ。前記ディスク制御装置200は、前記ボリューム状態情報250と状態が100分離状態は、前記2ボリュームが関連のない2ボリュームとして扱われる状態である。前記ミラー状態は、前記ティスク制御装置20の有する前記ミラー化手段によって前記2ボリュームの内容を一致(同期化)させ、さらに前記正ボリュームに反映して、前記2ボリュームに反映して、前記2ボリュームに反映して、前記2ボリュームに反映して、前記2ボリュームである。ただし前記ミラー状態は前記ミラー状態の状況として同期化中と同期化済の2つのサブ状態を持つ。

【0014】ミラー一時解除状態は、前記ミラー状態から移行する状態であって、前記のライト二重化を保留または停止する状態である。前記CPU100が前記1対のボリュームに対し行う更新は少なくとも正ボリュームには常に反映される。前記CPU100は、前記ディス

ク制御装置 200により前記ディスク装置 300が構成する記憶領域の内容についてダンプを取得して前記テープ装置 500にライトする場合には、あらかじめ前記ディスク制御装置 200に指示して前記記憶領域を構成する1対のボリュームを前記ミラー状態にしておき、ダンプを取得する時点で前記ディスク制御装置 200に指示して前記 1対のボリュームを前記ミラーー時解除状態にして、前記ディスク制御装置 200だ行う前記ダンプリードの処理は前記副ボリュームからのリードとなる。前記制御メモリ 220を不揮発化することによって、停電や計画停止などが生じても前記ボリューム状態情報 250を保持しつづけることができる。前記ボリューム状態情報 250の例を図3に示す。

15 【0015】前記CPU100は、前記ディスク制御装置200により前記ディスク装置300が構成する記憶領域の内容についてダンプを取得して前記テープ装置500にライトする場合には、少なくとも最初の1回は前記内容の全てをダンプ対象とし、他の回においてはやはり前記内容の全てかまたは前記記憶領域のうち更新のあった部分のみの内容をダンプ対象とする。前記CPU100は、前記の内容全てのダンプ(全ダンプ)および前記全ダンプ以降の更新のあった部分のみのダンプ(差分ダンプ)から、前記全ダンプ取得および前記差分ダンプ取得に際し前記ボリュームをミラー一時解除状態にした時点の前記ボリューム内容を回復することができる。

【0016】以下、前記CPU100が前記更新のあった部分のみをダンプする際の処理に関して、前記1対のボリュームがミラー状態である時点からの、前記CPU 100および前記ディスク制御装置200が行う処理について詳細に説明する。

【0017】 (ダンプ取得処理) 図1で示される前記C PU100が行うダンプ取得処理1000について、図 4に示すフローチャートを用いて説明する。

【0018】まず前記CPU100は前記ディスク制御 装置200に対しダンプを取得する前記1対のボリュー ムをミラー一時解除処理(後述)を行うよう指示する (1010)。前記指示以前の時点で前記1対のボリュ ームは前記ミラー状態にあったものとする。前記指示に 40 より前記ディスク制御装置200は前記1対のボリュー ムを前記ミラー一時解除状態にする。次に前記CPU1 00は前記ディスク制御装置200に前記1対のポリュ ームに関する更新情報転送処理(後述)を行うよう指示 する(1020)。前記指示により前記ディスク制御装 45 置200は前記ダンプ用更新トラック情報を前記CPU 100に転送する。前記CPU100は前記ダンプ用更 新トラック情報を受領し(1020)、前記ダンプ用更 新トラック情報に基づき、ダンプ対象とするトラックを 決定する(1030)。すなわち前記CPU100は前 50 記ダンプ用更新トラック情報に記載されたトラックを前 記ダンプ対象トラックとする。

【0019】次に前記CPU100は前記決定したダン プ対象トラックを指定して前記ダンプ対象トラックにつ いてのダンプリード処理(後述)を行うよう前記ディス ク制御装置200に指示する(1040)。前記指示に より前記ディスク制御装置200は、前記指定されたダ ンプ対象トラックに対しダンプリード処理を行い、ダン プするべき内容としての前記ダンプ対象トラックの内容 を前記CPU100に転送する。前記CPU100は前 記ダンプ対象トラックの内容を受領し(1040)、前 記ダンプ対象トラックの内容を前記テープ制御装置40 0を介して前記テープ装置500のテープにライトする (1050)。前記CPU100は前記ダンプリードと 前記テープへのライトを前記の決定したダンプ対象トラ ック全てについて行う(1060)。前記ダンプリード と前記テープへのライトを前記の決定したダンプ対象ト ラック全てについて行った後、前記CPU100は前記 ディスク制御装置200に対し前記1対のボリュームに ついてミラー再同期処理(後述)を行うよう指示する (1070).

【0020】 (コマンド判定処理) 図1で示される前記 ディスク制御装置200が行うコマンド判定処理2000について、図5に示すフローチャートを用いて説明する。

【0021】前記ディスク制御装置200は前記CPU100から受領した処理指示すなわちコマンドを解釈して(2010)、指示された処理を行う。前記受領したコマンドがライトコマンドの場合は後述のライト処理(図1における3000)を行う(2030)。前記受領したコマンドがミラー一時解除コマンドの場合は後述のミラーー時解除処理(図1における4000)を行う(2050)。前記受領したコマンドがミラー再同期の理(図1における5000)を行う(2070)。前記受領したコマンドが更新情報転送処理コマンドの場合は後述の更新情報転送処理コマンドの場合は後述の更新情報転送処理はではおける6000)を行う(2090)。前記受領したコマンドがダンプリードコマンドの場合は後述のダンプリード処理(図1における7000)を行う(2110)。

【0022】 (ライト処理) 図1で示される前記ディスク制御装置200が行うライト処理3000について、図6に示すフローチャートを用いて説明する。

【0023】前記ディスク制御装置200が前記CPU100から受領したライトコマンドにはライト先のポリュームと前記ポリューム内のライト位置(トラック)およびライト長を特定できる情報が付与されている。前記ディスク制御装置200は前記情報から前記ポリュームを特定し、前記ポリュームが属する前記1対のポリュームを特定し(3010)、前記1対のポリュームの状態を前記ポリューム状態情報250を用いて判定する(3

020)。次に前記ディスク制御装置200は前記の判定したポリューム状態に基づき、前記1対のポリュームすなわち正ポリュームおよび副ポリュームについて、ライトを行うポリュームを決定する(3030)。前記105対のポリュームの状態が前記ミラー状態でなければ、前記ディスク制御装置200は前記正ポリュームをライトを行うポリュームとして決定する(3040)。前記1対のボリュームの状態が前記ミラー状態であれば、前記ディスク制御装置200は前記正ポリュームおよび前記でスク制御装置200は前記正ポリュームおよび前記10副ポリュームをライトを行うポリュームとして決定する(3050)。

【0024】次に前記ディスク制御装置200は前記決定したボリュームに対し前記ライトコマンドに基づくライトを行う(3060)。さらに前記ディスク制御装置15200は前記ライトを行ったボリュームに関連付けられたダンプ用更新トラック情報に、前記ライトを行ったトラックすなわち前記ライトによって内容の更新のあったトラックを記録する(3070)。前述のように前記正ボリュームは前記正ボリューム更新トラック情報230と、前記副ボリュームは前記副ボリューム更新トラック情報240とそれぞれ関連付けられており、上記の処理によって前記ディスク制御装置200はダンプのための前記正ボリュームの更新トラックの管理および前記副ボリュームの更新トラックの管理をそれぞれ独立に行う。

5 【0025】(ミラー一時解除処理)図1で示される前 記ディスク制御装置200が行うミラー一時解除処理4 000について、図7に示すフローチャートを用いて説 明する。

【0026】前記ディスク制御装置200が前記CPU 100から受領したミラー一時解除コマンドにはミラー 一時解除対象ボリュームを特定できる情報が付与されて いる。前記ディスク制御装置200は前記情報から前記 ボリュームを特定し(4010)、前記ポリュームに対 するライトコマンドの処理を保留し、前記ポリュームの 35 属する1対のポリュームに対しライトすなわちトラック 内容の更新を行わないようにする(4020)。次に前 記ディスク制御装置200は前記1対のポリュームの状 態をミラー一時解除状態に変更し、前記状態変更を前記 ポリューム状態情報250に反映する(4030)。次 40 に前記ディスク制御装置200は前記1対のボリューム のうちの正ボリュームに関するダンプ用更新トラック情 報すなわち前記正ポリューム更新トラック情報230を 初期化し、前記正ポリュームにおける更新トラックを無 しとする(4040)。次に前記ディスク制御装置20 45 0は前記のミラー一時解除処理対象だったボリュームに 対するライトコマンドの処理を再開する(4050)。 【0027】(更新情報転送処理)図1で示される前記 ディスク制御装置200が行う更新情報転送処理600 0について、図8に示すフローチャートを用いて説明す

50 る。

【0028】前記ディスク制御装置200が前記CPU100から受領した更新情報転送コマンドには更新情報 転送対象ボリュームを特定できる情報が付与されている。前記ディスク制御装置200は前記情報から前記ボリュームを特定し(6010)、前記ボリュームが属する前記1対のボリュームを特定し、前記1対のボリュームのうちの副ボリュームに関するダンプ用更新トラック情報すなわち前記副ボリューム更新トラック情報240を前記CPU100に転送する(6020)。

【0029】 (ダンプリード処理) 図1で示される前記 ディスク制御装置200が行うダンプリード処理7000について、図9に示すフローチャートを用いて説明する。

【0030】前記ディスク制御装置200が前記CPU100から受領したダンプリードにはダンプリード対象のボリュームと、前記ボリューム内のダンプリード対象トラックを特定できる情報が付与されている。前記ディスク制御装置200は前記情報から前記ボリュームを特定し、前記ボリュームが属する前記1対のボリュームを特定し(7010)、前記1対のボリュームのうちの副ボリュームにおける前記ダンプリード対象トラックの内容を前記CPU100に転送する(7020)。

【0031】(ミラー再同期処理)図1で示される前記ディスク制御装置200が行うミラー再同期処理5000について、図10に示すフローチャートを用いて説明する。

【0032】前記ディスク制御装置200が前記CPU 100から受領したミラー再同期コマンドにはミラー再 同期対象ポリュームを特定できる情報が付与されてい る。前記ディスク制御装置200は前記情報から前記ボ リュームを特定し(5010)、前記ポリュームに対す るライトコマンドの処理を保留する(5020)。さら に前記ディスク制御装置200は前記ポリュームが属す る前記1対のボリュームを特定し、前記1対のボリュー ムのうちの副ボリュームに関するダンプ用更新トラック 情報すなわち前記副ポリューム更新トラック情報240 を初期化し、前記副ポリュームにおける更新トラックを 無しとする(5030)。次に前記ディスク制御装置2 00は前記ポリュームの属する1対のポリュームの状態 をミラー状態(サブ状態は同期化中)とし、前記状態変 更を前記ポリューム状態情報250に反映する(504 0)。次に前記ディスク制御装置200は前記ポリュー ムに対するライトコマンドの処理を再開する(505 0)。次に前記ディスク制御装置200は前記ミラー化 手段を用いて前記副ポリュームの内容を前記正ポリュー ムの内容に一致させ、前記1対のポリュームの正副ポリ ュームの内容を同期化する(5060)。

【0033】また前記正副ポリューム内容同期化にともなって、前記ディスク制御装置200は、前記副ポリュームに関するダンプ用更新トラック情報すなわち前記副

ボリューム更新トラック情報240を、前記正ボリュームに関するダンプ用更新トラック情報すなわち前記正ボリューム更新トラック情報230に一致させ、前記正副ボリュームに関するダンプ用更新トラック情報を同期化05 する(5070)。最後に前記ディスク制御装置200は前記1対のボリュームの状態をミラー状態(サブ状態は同期化済)に変更し、前記状態変更を前記ボリューム状態情報250に反映する(5080)。前記ミラー化手段の例としては、前記正ボリュームの内容を前記副ボ10 リュームに複製する手段が挙げられる。

【0034】上記のように処理を行うことによって、前回のミラー一時解除状態移行時以降更新のあったトラックについてのみダンプを行い、すなわちダンプ量を低減することができ、また今回のミラー一時解除状態移行時15点での前記トラックの内容を失わずにダンプできる。

【0035】また上記の処理では、前記ライト処理時に前記ディスク装置300からのトラック内容退避を行わずにすみ、ダンプ取得の処理において、前記CPU100からの前記ライトコマンドに基づく前記ライト処理について応答時間悪化や処理性能悪化を回避することができる。

【0036】また上記の処理では、ダンプ対象は前記副ポリュームの内容のみとなり、すなわち単一の方法や手段で管理されているため、簡潔なダンプ取得の処理を実25 現することができる。

【0037】また上記の処理では、更新領域の管理単位をトラックとしたが、セクタやシリンダなど他の管理単位を用いても、上記と同様の処理を行うことによって上記の効果を実現できる。

30 【0038】また上記の処理では、前記ディスク装置300が構成する論理的なボリュームの構成に着目して処理を行っているため、前記CPU100に対し前記ディスク制御装置200が前記ディスク装置300の数や物理的構成を吸収し論理的構成やアドレッシングに変換している場合でも、本発明は制限されず、上記の効果を実現できる。

【0039】〈第二実施例〉図11は本発明を用いた情報処理システムの構成および動作概念を示す図である。第一実施例と異なる点は、図11で示される前記ディスク制御装置200が行うミラー一時解除処理4000およびミラー再同期処理5000である。他の処理は第一実施例と同様に行う。本実施例においても前記制御メモリ220を不揮発化することによって、停電や計画停止などが生じても前記正ボリューム更新トラック情報230および前記がリューム状態情報250を保持しつづけることができる。

【0040】以下、第一実施例と同様にCPU100が ボリュームの更新のあった部分のみをダンプする際の処 50 理に関して、正ボリュームおよび副ボリュームからなる 1対のボリュームがミラー状態である時点からの、前記ディスク制御装置200が行う前記ミラーー時解除処理4000および前記ミラー再同期処理5000について詳細に説明する。

【0041】(ミラーー時解除処理)図11で示される前記ディスク制御装置200が行う前記ミラーー時解除処理4000について、図12に示すフローチャートを用いて説明する。

【0042】前記ディスク制御装置200が前記CPU100から受領したミラー一時解除コマンドにはミラーー時解除対象ボリュームを特定できる情報が付与されている。前記ディスク制御装置200は前記情報から前記ボリュームを特定し(4510)、前記ボリュームに対するライトコマンドの処理を保留し、前記ボリュームの属する1対のボリュームに対しライトすなわちトラック内容の更新を行わないようにする(4520)。次に前記ディスク制御装置200は前記1対のボリュームの状態をミラー一時解除状態に変更し、前記状態変更を前記ボリューム状態情報250に反映する(4530)。

【0043】次に前記ディスク制御装置200は、前記副ポリュームに関するダンプ用更新トラック情報すなわち前記副ポリューム更新トラック情報240を、前記正ポリュームに関するダンプ用更新トラック情報230に一致させ、前記正副ポリュームに関するダンプ用更新トラック情報230に一致させ、前記正副ポリュームに関するダンプ用更新トラック情報を同期化する(4540)。次に前記ディスク制御なわち前記正ポリューム更新トラック情報230を初期化し、前記正ポリューム更新トラック情報230を初期化し、前記正ボリュームにおける更新トラックを無しとする(4550)。次に前記ディスク制御装置200は前記のミラーー時解除処理対象だったポリュームに対するライトコマンドの処理を再開する(4560)。

【0044】(ミラー再同期処理)図11で示される前記ディスク制御装置200が行う前記ミラー再同期処理5000について、図13に示すフローチャートを用いて説明する。

【0045】前記ディスク制御装置200が前記CPU100から受領したミラー再同期コマンドにはミラー再同期対象ボリュームを特定できる情報が付与されている。前記ディスク制御装置200は前記情報から前記ボリュームを特定し(5510)、前記ボリュームに対するライトコマンドの処理を保留する(5520)。次に前記ディスク制御装置200は前記ボリュームが属するの状態をミラー状態(サブ状態は同期化中)とし、前記状態変更を前記ボリューム状態情報250に反映する(5530)。次に前記ディスク制御装置200は前記ボリュームに対するライトコマンドの処理を再開する(5540)。

【0046】次に前記ディスク制御装置200は前記ミラー化手段を用いて前記副ボリュームの内容を前記正ボリュームの内容に一致させ、前記1対のボリュームの正副ボリュームの内容を同期化する(5550)。最後に05前記ディスク制御装置200は前記1対のボリュームの状態をミラー状態(サブ状態は同期化済)に変更し、前記状態変更を前記ボリューム状態情報250に反映する(5560)。

【0047】上記のように処理を行うことによって、前 10 回のミラー一時解除状態移行時以降更新のあったトラッ クについてのみダンプを行い、すなわちダンプ量を低減 することができ、また今回のミラー一時解除状態移行時 点での前記トラックの内容を失わずにダンプできる。

【0048】また上記の処理では、前記ライト処理時に 15 前記ディスク装置300からのトラック内容退避を行わずにすみ、ダンプ取得の処理において、前記CPU10 0からの前記ライトコマンドに基づく前記ライト処理に ついて応答時間悪化や処理性能悪化を回避することができる。

(0 【0049】また上記の処理では、ダンプ対象は前記副ボリュームの内容のみとなり、すなわち単一の方法や手段で管理されているため、簡潔なダンプ取得の処理を実現することができる。

【0050】また上記の処理では、更新領域の管理単位 25 をトラックとしたが、セクタやシリンダなど他の管理単 位を用いても、上記と同様の処理を行うことによって上 記の効果を実現できる。

【0051】また上記の処理では、前記ディスク装置300が構成する論理的なポリュームの構成に着目して処30理を行っているため、前記CPU100に対し前記ディスク制御装置200が前記ディスク装置300の数や物理的構成を吸収し論理的構成やアドレッシングに変換している場合でも、本発明は制限されず、上記の効果を実現できる。

35 【0052】また上記の説明では図11で示される前記ディスク制御装置200が行うライト処理3000は第一実施例と同様に行うとしたが、図14のフローチャートに示すように、前記ディスク制御装置200はライトするボリュームの決定とライトまでを第一実施例と同様に行い(3510から3560まで)、次に前記ディスク制御装置200はライトしたボリュームを判定し(3570)、前記判定したボリュームが正ボリュームだった場合のみ前記ライトしたボリュームに関連付けられたダンプ用更新トラック情報に前記ライトしたトラックを3の計記ライト処理3000に上記の図14に示す処理を行う場合には、前記ライト処理3000において前記副ボリューム更新トラック情報240に対する前記ライ

トしたトラックの記録を省略することができる。

50 [0053]

【発明の効果】本発明によれば、1台以上の処理装置と、1台以上の記憶装置と、前記処理装置に接続され前記記憶装置を制御する制御装置を有する情報処理システムにおいて、ダンプ取得処理を行う場合に、記憶装置におけるダンプ取得対象領域のダンプ開始時点での内容を失わず、すなわち前記ダンプ開始時点の内容をダンプ可能で、かつダンプ量を低減することができる。

【0054】またダンプ盤を低減して前記ダンプ開始時点の内容をダンプする際に、ダンプ中の、ダンプ対象の記憶装置に対する本来のデータ格納処理すなわちデータライトに対する応答時間悪化や処理性能悪化を回避することができる。

【0055】またダンプ量を低減して前記ダンプ開始時点の内容をダンプする際に、ダンプ対象の内容管理方法や内容管理手段に統一的方法や手段を用いる簡潔なダンプ取得方法を実現することができる。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の第一実施例の情報処理システムの構成 および動作概念を示す図。

【図2】本発明の第一実施例による正ポリューム更新トラック情報および副ポリューム更新トラック情報の一例 を示す説明図。

【図3】本発明の第一実施例によるボリューム状態情報 の一例を示す説明図。

【図4】本発明の第一実施例によるダンプ取得処理のフローチャート。

【図5】本発明の第一実施例によるコマンド判定処理の

フローチャート。

【図 6】 本発明の第一実施例によるライト処理のフローチャート。

【図7】本発明の第一実施例によるミラー一時解除処理 05 のフローチャート。

【図8】本発明の第一実施例による更新情報転送処理の フローチャート。

【図9】本発明の第一実施例によるダンプリード処理の フローチャート。

(図10) 本発明の第一実施例によるミラー再同期処理のフローチャート。

【図11】本発明の第二実施例の情報処理システムの構成および動作概念を示す図。

【図12】本発明の第二実施例によるミラー一時解除処 15 理のフローチャート。

【図13】本発明の第二実施例によるミラー再同期処理 のフローチャート。

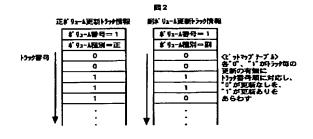
【図14】本発明の第二実施例によるライト処理のフロ ーチャート。

#### 20 【符号の説明】

100…CPU(中央処理装置)、 200…ディスク制御装置、210…ディレクタ、 220…制御メモリ、230…正ポリューム更新トラック情報、240…副ポリューム更新トラック情報、250…ポリュー

25 ム状態情報、300…ディスク装置、 400…テープ 制御装置、500…テープ装置。

[図2]

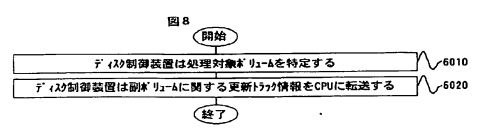


【図3】

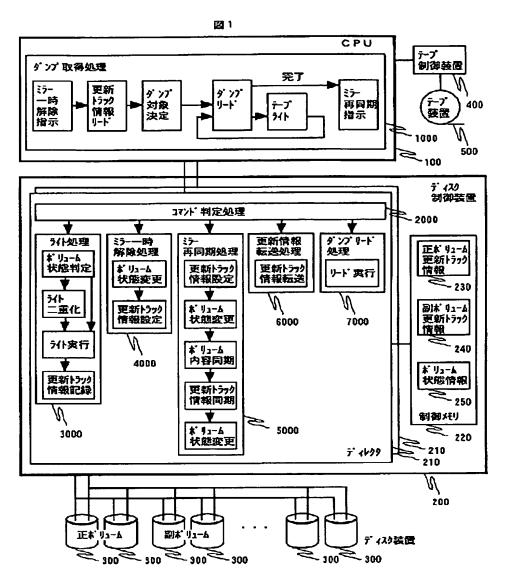
⊠ 3

¥ ÿ3−A警号	# 月3,74状態	97 状態
0	25—科策政状态	-
1	ミラー状態	同期化濟

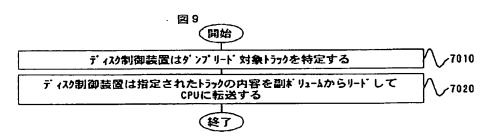
【図8】



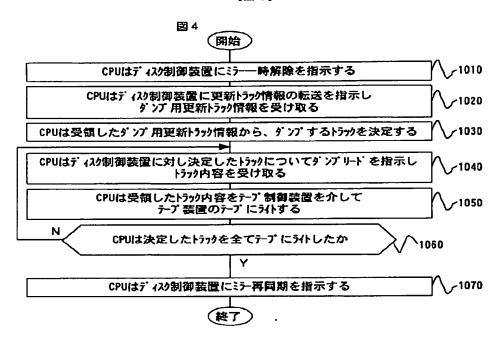
【図1】



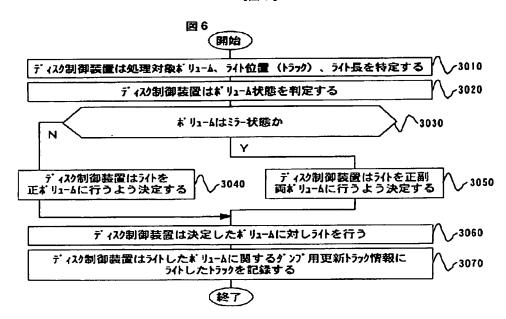
【図9】



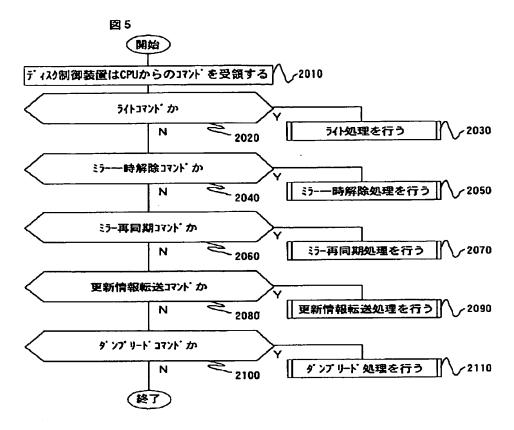
【図4】



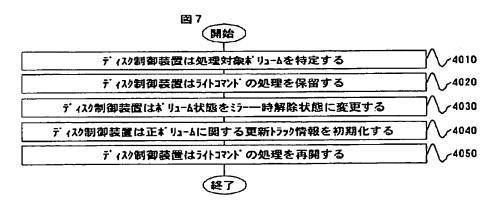
【図6】



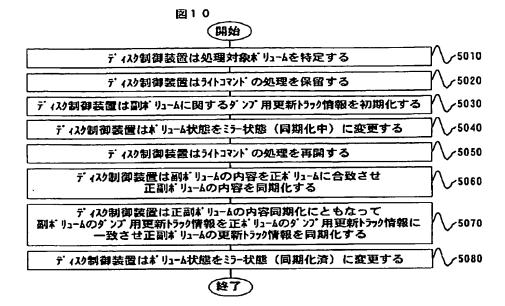
### 【図5】



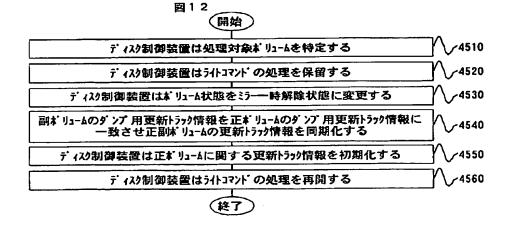
【図7】



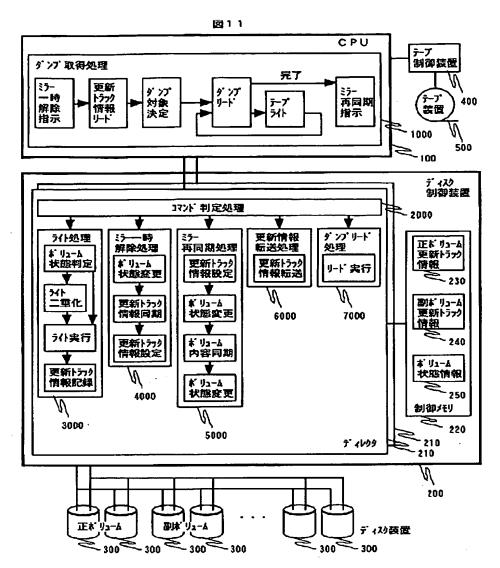
【図10】



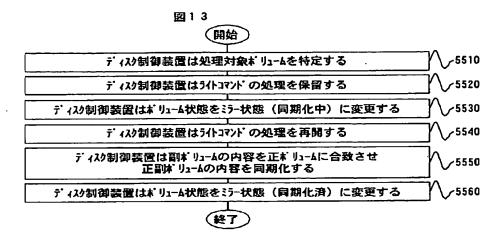
【図12】



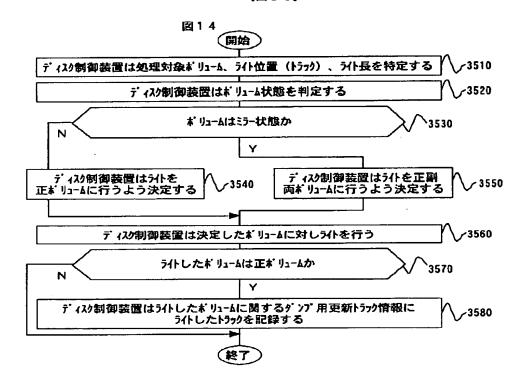
【図11】



【図13】



【図14】



### フロントページの続き

## (72)発明者 本間 繁雄

神奈川県小田原市国府津2880番地 株式会 社日立製作所ストレージシステム事業部内